

# The Delphion Integrated View

Get Now: More choices... Tools: Add to Work File: Create new Worl

View: INPADOC | Jump to: Top Go to: Derwent... **⊠** Emε

영Title: **JP2001356973A2: NETWORK SYSTEM** 

JP Japan **PCountry**:

> **8**Kind: A2 Document Laid open to Public inspection i

SHIMOYAMA TOMOAKI; **PInventor:** 

**8** Assignee: **CENTURY SYSTEMS KK** 

News, Profiles, Stocks and More about this company

2001-12-26 / 2000-06-13 Published / Filed:

> **P**Application JP2000000177093

Number:

FIPC Code: G06F 13/00; G06F 15/00; H04L 12/66;

Priority Number: 2000-06-13 JP200000177093

**8** Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To enable a client existing on the outside of a fire wall to access a server existing on the inside of the fire wall.

SOLUTION: A server agent 2 is arranged on the inside of the fire wall and a repeating proxy 1 for repeating connection between a client 4 and the agent 2 is arranged on the outside of the fire wall. A 1st communication channel 61 is set in the proxy 1 from the agent 2, a 2nd communication channel 62 is set in the proxy 1 from the client 4 (S5), the proxy 1 informs the agent 2 of the information of an access from the client 4 (S7), the agent 2 set up a 3rd

communication channel 63 to be a communication channel capable of accessing the server 3 in the proxy 1 (S10), and the 2nd

communication channel 62 is connected to the 3rd communication

channel (S11).

COPYRIGHT: (C)2001,JPO

& Family: None

**8** Other Abstract None

Info:









this for the Gallery...

© 1997-2003 Thomson Delphion Research Subscriptions | Privacy Policy | Terms & Conditions | Site Map | Contac (19)日本国特許庁(JP)

# (12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開

特開2001-3

(P2001 - 3569

(43)公開日 平成13年12月26日(

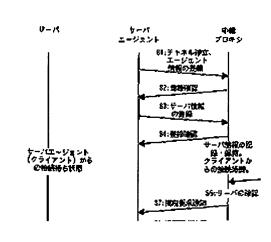
(51) Int.CL?		識別記号	FΙ			<b>ቻ</b> ~ኛ:
G06F	13/00	353	G06F	13/00	353C	5
		351			3512	5
	15/00	3 1 <b>0</b>		15/00	3100	5
H04L	12/66	•	H 0 4 L	11/20	В	
			審查請	※ 未請求	: 菌泉項の数2	OL
(21)出願番号		特顧2000-177093( P2000-17709	33) (71)出願	(71)出顧人 500116650		
				センチ	ュリー・システム	ス株
(22)出版日		平成12年6月13日(2000.6.13)		建京惠	此萬野市第1丁目	15番1
				ル4階	<b>;</b>	
			(72)発明	者 下山	<b>智明</b>	
				建京東	此萬野市港1丁目	15番1
				ュリー	・システムス株式	会社
			(74)代理	人 100079	108	
				弁理士	「 稻薬」 食幸 (	外24
			Fターム	(参考) 5B	085 AAOT BCOO BC	07
				58	089 GA11 GA19 GA	21 H/
					KB13	

# (54) 【発明の名称】 ネットワークシステム

# (57)【要約】

【課題】 ファイヤーウォールの内側にあるサーバに対して、このファイヤーウォールの外側にあるクライアントからアクセスすることを可能にする。

【解決手段】 ファイヤーウォールの内側にサーバエージェント2を備え、ファイヤーウォールの外側にクライアント4とサーバエージェント2との接続を中継する中継プロキシ1を備えている。サーバエージェント2から中継プロキシ1に対して第1の通信チャネル61を確立し、クライアント4から中継プロキシ1に対して第2の



5K030 CA04 GA08 HA08 HK

HD01 HD08 HD09 JA

特開2001-

2

# 【特許請求の範囲】

【請求項1】ファイヤーウォールの内側またはブライベートアドレス空間にあるサーバに対して、前記ファイヤーウォールまたは前記プライベートアドレス空間の外側にあるクライアントからアクセスすることを可能にするシステムであって、

1

前記ファイヤーウォールの内側または前記プライベート アドレス空間にサーバエージェントを備え、

前記ファイヤーウォールまたは前記プライベートアドレ 外側にあるクライアントからアクセスす。 ス空間の外側に、前記クライアントと前記サーバエージ 10 するシステム、及びそのための中継プロジェントとの接続を中継する中継プロキンを備え. 【0002】

前記サーバエージェントから前記中継プロキシに対して 第1の通信チャネルを確立し、

前記クライアントから前記中継プロキシに対して第2の 通信チャネルを確立し、

前記中継プロキシは、前記クライアントからのアクセス の情報を前記第1の運信チャネルを通じて前記サーバエ ージェントに通知し、

前記サーバエージェントは、前記サーバに対するアクセ 【0003】従来から使われている LP スの可能な通信チャネルである第3の通信チャネルを前 20 バージョン4)は32ビットからなってに記中継プロキンとの間で確立し、 上、約40億通りの LP アドレスを設け、

前記中継プロキシは、前記第2の通信チャネルと前記第 3の通信チャネルとを接続し、

前記中継プロキシおよび前記サーバエージェントを介して前記クライアントと前記サーバの間で通信することを 特徴とする、システム。

【請求項2】ファイヤーウォールの内側またはプライベートアドレス空間にあるサーバに対して前記ファイヤーウォールまたは前記プライベートアドレス空間の外側にあるクライアントからアクセスすることを可能にするため。前記ファイヤーウォールまたは前記プライベートアドレス空間の外側に設けられ、

前記ファイヤーウォールの内側または前記プライベート アドレス空間に備えられたサーバエージェントからのア クセスを受け付けて第1の通信チャネルを確立し、

前記サーバエージェントに対し、前記第1の通信チャネルを通じて特定要求を送信し、

前記クライアントからのアクセスを受け付けて第2の通信チャネルを確立し、前記クライアントからのアクセスの情報を前記サーバエージェントに対して前記第1の通 46

継ブロキシに送信することを前記サーバ 対して要求する 中継プロキシ。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明はネッムに関し、特に、ファイヤーウォールの(イベートアドレス空間にあるサーバに対・イヤーウォールまたは前記プライベート) 外側にあるクライアントからアクセスするシステム、及びそのための中継プロジョン(10002)

【従来の技術】近年、インターネットが せている。インターネットを通じてアクー ピュータやネットワーク機器等のネット トは、それぞれ固有の「Pアドレスを にからでも、その「Pアドレス(グロー ス)を指定すれば、インターネットを 指定すれば、インターネットを 「0003】従来から使われている「Pンタン4)は32ビットからなって 上、約40億通りの「Pアドレスを設け、 ある。近い将来それだけいる(「Pアドレスを にいう問題が叫ばれている(「Pアド 題)。

【0004】ところで、上記グローバル 有しないネットワークエレメントをイン 続させる方法として、PAT (Port Addi r) と呼ばれるアドレス変換機を用いる方 記グローバル【Pアドレスを有しない。ト 「Pアドレスだけを有している)ネイイ にのアドレス変換機を介している。上記グローバルスを介している。上記グローバルス変換機を介している。上記グローバルスを検 ットへの接続を要求すると、アドレス変 ットワークエレメントからアドレス変換で、アドレスを ットワークエレメントを 「Pアドレスとボート番号を使っては、上 によって、アドレス変換機イント によって、アドレス変換機イント によって、アドレス変換機イント によって、アドレス変換機イント によって、アドレス変換機イント によって、アドレス変換機イントが 号と接続元のネットワークエレメントが

信を行うことができるが、その通信が終了すれば、上記ポート番号とプライベート I P アドレスの対応関係は解除される。従って、インターネット上のネットワークエレメントからプライベートアドレス空間にあるネットワークエレメントに対してアクセスすることはできない。アドレス変換機は、このように外部からのアクセスを制限しているので、ファイヤーウォールとして機能することもできる。

[0008]

【発明が解決しようとする課題】しかし、上記特開平1 0-285216号の方法では、クライアント終端プロキシとサーバ終端プロキシの何れか一方が中間プロキシに対して接続した後、他方が中間プロキシに対して接続 30 するまでは、上記一方の接続を維持していなければならない。従って、実際にクライアントとサーバ間での通信が実現する前であっても、クライアントへのアクセスが可能な仮のボート番号を確保しておく必要がある。

【①①①②】本発明は、ファイヤーウォール又はプライベートアドレス空間の外側からファイヤーウォールの内側又はプライベートアドレス空間内のネットワークエレメントにアクセスするに際し、アクセス先であるファイヤーウォール等の内側のネットワークエレメントにアクセスするための仮のボート番号を、後続時にのみ確保す 40

セスするに際し、ファイヤーウォールや ライアントに対して特別な構成や機能を ないシステムを提供することを目的とす。 【0012】

【課題を解決するための手段】上記の課! め、本発明のシステムは、ファイヤーウ、 たはプライベートアドレス空間にあるサー 前記ファイヤーウォールまたは前記プラー ス空間の外側にあるクライアントからア ルの内側または前記プライベートアドレ. エージェントを備え、前記ファイヤーウ。 記プライベートアドレス空間の外側に、i トと前記サーバエージェントとの接続を「 ロキシを備え、前記サーバエージェントン ロキシに対して第1の通信チャネルを確認 イアントからの前記卓継ブロキシに対し、 ャネルを確立し、前記中継プロキシは、i トからのアクセスの情報を前記第1の通信 ジェントは、前記サーバに対するアクセ. チャネルである第3の通信チャネルを前に との間で確立し、前記中継プロキシは、i チャネルと前記第3の通信チャネルとを打 継ブロキシおよび前記サーバエージェン クライアントと前記サーバの間で通信す。 する。

【0013】また、本発明の中継プロキミーウォールの内側またはブライベートア側にあるサーバに対して前記ファイヤーは前記プライベートアドレス空間の外側ントからアクセスすることを可能にオーウォールまたは前記プライベート・外側に設けられ、前記ファイヤーウォー、前記プライベートアドレス空間に付えるシジェントからのアクセスを受け付けて第ルを確立し、前記サーバエージェントにジップを選びて特定関係を受けて第2、を確立し、前記クライアントからのアク

(4)

特開2001-356973

送信することを前記サーバエージェントに対して要求す る。

### [0014]

【発明の実施の形態】以下、本発明の実施の形態につい て図面を参照して説明する。

【0015】 (ネットワーク構成) 図1は、本発明の一 箕槌形態によるシステムのネットワーク構成を示す図で ある。このシステムのネットワークエレメントであるサ ーバ3、サーバエージェント2、中継プロキシ1. クラ イアント4は、いずれもコンピュータまたは通信装置か 10 認を送信する。 ちなっている。各ネットワークエレメントは通信機能を 有している。中継プロキシーは本発明に特徴的な各機能 (後述)を有する。

【0016】中継プロキシ1及びクライアント4は、ネ

ットワーク5に接続されている。ネットワーク5は、典 型的にはインターネットが挙げられる。サーバ3及びサ ーバエージェント2は、ネットワーク5には直接接続さ れておらず、ファイヤーウォール7を介してネットワー ク5に接続可能になっている。このファイヤーウォール エージェント2に対するファイヤーウォール外部(クラ イアント4など)からのアクセスが制限されている。 【0017】サーバ3の符号33、サーバエージェント 2の符号21 22、23 中継プロキシ1の符号1 1. 12、13、クライアント4の符号43は、基ネッ トワークエレメントが他のネットワークエレメントとの 通信を行うボートである。なお、サーバ3のボート33 は、ネットワーク5には直接接続することができない。 【()()18】 (接続処理) 図2は、上記実施形態による

【①①19】図3は、上記実施形態によるシステムにお ける接続時の通信シーケンスを示す図である。このシス テムでは、以下に詳述するように、サーバ3、サーバエ ージェント2.中継プロキシ!、クライアント4のそれ ぞれの間で通信が行われる。

際の各ポートの接続状況を概念的に示したものである。 図中の符号5及び7は、それぞれ図1におけるネットワ

ーク5及びファイヤーウォール7に組当しており、必ず

しもネットワーク5やファイヤーウォール7が複数に分

離していることを意味しているわけではない。

## 【0020】ステップ\$1

サーバエージェント2は中継プロキシ1にアクセスし、 両者の間に制御用の通信チャネルを確立する。具体的に は、図2に示す中継プロキシ上のボート11と、サーバ エージェント上のボート21との間に第1の通信チャネ ル61が確立される。この通信チャネル61は、本シス テムを利用する間は恒久的に維持されることが望ましい が、少なくとも後述のステップS8の処理が実行される まで能持される。

【①①21】また、サーバエージェント2は、中徴プロ 56 キシ1との通信チャネルである第2の通信チャネル62

キシ」に対してサーバエージェントの情報を送信する。 具体的には、サーバエージェント!Dと、サーバエージ ェントが中継プロキシにアクセスするためのパスワード とを送信する。

#### 【0022】ステップS2

中継プロキシ1は、サーバエージェント2から上記サー バエージェントの情報を受信すると、当該サーバエージ ェントの情報を記憶、保持するとともに、サーバエージ ェント2に対して上記サーバエージェント情報の登録確

#### 【0023】ステップS3

サーバエージェント2は、中継プロキシ1に対し、サー バ3の情報を送信する。具体的には、ファイヤーウォー ル外のネットワークエレメント(中継プロキシーなど) がサーバ3への接続をサーバエージェント2に要求する ための接続!Dを送信する。

【0024】なお、ステップS3の処理に先立ち、サー バ3からサーバエージェント2にアクセスし、サーバエ ージェント2が中継プロキシ」にサーバの上記情報を送 により、ファイヤーウォール内部のサーバ3及びサーバ。20、信するように、サーバ3からサーバエージェント2に依 類するようにしても良い。または管理者によりサーバの 上記情報をサーバエージェント2に予め設定するように しても良い。

## 【0025】ステップS4

中継プロキシ1は、サーバエージェント2から上記サー パの情報を受信すると、当該サーバの情報を記憶、保持 するとともに、サーバエージェント2に対し、サーバの 登録確認を送信する。また、中継プロキシーは、サーバ エージェント2に対して特定要求を送信する。特定要求 システムにおいてクライアントがサーバにアクセスする 30 とは、クライアントかちの接続要求があったことを送信 (後述のステップS7) したときは、サーバへのアクセ スが可能な通信チャネルの情報を返信(後述のステップ S1()) することを要求するものである。

> 【①①26】中継プロキシ1は、上記の送信を行った 後、クライアントからの接続待ちの状態となる。

# 【0027】ステップS5

クライアント4は、中継プロキシ1に対し、サーバへの 接続要求を送信する。一般的にはこの接続要求には、サ ーバの具体的な指定が含まれるが、接続要求にサーバの 40 具体的な指定が含まれない場合には、中継プロキシ!は クライアント4へサーバの具体的な情報を問合せること もできる。

## 【0028】ステップS6

中継プロキシーは、サーバへの上記接続要求をクライア ント4から受信すると、該当するサーバが存在するか否 かを判断する。また、クライアント4から受信したサー バへの上記接続要求を、後述のステップSllまで保持

【0029】なお、ここで、クライアント4と中継プロ

が確立される。

【0030】ステップS?

中継プロキシ1は、サーバエージェント2に対し、サー バへの上記接続要求がクライアントからあったことを、 サーバへの接続が許可されるために上記ステップS3で 設定された接続ID等の情報を使って通知する。

7

【0031】ステップS8

サーバエージェント2は、中継プロキシ!からの上記通 知を受信すると 上記ステップS7で通知された接続! Dが、上記ステップS3で設定された接続 | Dと一致す 10 めの認証手続きを再度行っても良い。 るか否かを判断する。接続IDが一致した場合には、こ の追知の受信確認を中継プロキシ1に対して送信する。 【0032】ことまでの中継プロキシ1とサーバエージ ェント2との間の通信は、第1の通信チャネル61を通

じて行われる。 【0033】ステップ\$9

サーバエージェント2は、サーバ3との間で通信チャネ ルを確立する。具体的には、図2に示すサーバエージェ ント上のポート23と、サーバ上のポート33との間に 通信チャネル64(第4の通信チャネル)を確立する。 【0034】ステップ\$10

サーバエージェント2は、中継プロキシ1との間で、上 記サーバに接続するための通信チャネル(第3の通信チ ャネル63)を確立する。具体的には、サーバエージェ ント上のボート22から、中継プロキシ上の任意のボー ト(例えばボート12)に対してアクセスして通信チャ ネルを確立する。

【① 035】更にサーバエージェント2は、中継プロキー シ1との間に確立された上記第3の通信チャネル63 と、上記ステップS9でサーバ3との間に確立された第 30 2を切断して一連の処理が終了する。 4の通信チャネル64とを接続する。言い換えれば、サ ーバエージェント2上のポート22とポート23とを亘 いに接続し、ポート22に入った情報がポート23に送 **られるようにし、逆にボート23に入った情報がボート** 22に送られるようにする。

【0036】ステップS11

中継プロキシ1は、サーバエージェント2からのアクセ スを受けて第3の通信チャネル63が確立されると、こ の第3の通信チャネル63と、クライアント4との間に 換えれば、中継プロキシ1上のボート12とボート13 とを互いに接続し、ボート12に入った情報がボート1 3に送られるようにし、逆にボート13に入った情報が ボート12に送られるようにする。

【0037】との結果、上記ステップS5においてクラ イアント4から送信され中継プロキシ1に保持されてい たサーバへの接続要求が、第3の通信チャネル63を通 じてサーバエージェント2に転送される。

【0038】ステップ\$12

サーバエージェント2は、中継プロキシ1から転送され、50 【0047】(本実施形態による利点)本実施形態で

てきたクライアントからサーバへの接続要求を、第4の 通信チャネル64を通じてサーバ3に転送する。

【0039】ステップS13

以後、サーバ3~第4の通信チャネル64~サーバエー ジェント2~第3の通信チャネル63~中継プロキシ1 ~第2の通信チャネル62~クライアント4、又はその 逆という通信経路によって、サーバ3とクライアント4 との間で相互に通信を行うことが可能となる。サーバ3 とクライアント4は、この時点でアクセス権限確認のた

【①①40】(終了処理)図4は、この実施形態のシス テムにおいて確立されたサーバるとクライアント4との 間の接続を終了する為の通信シーケンスを示す図であ

【0041】ステップS14

クライアント4は、サーバ3に対し、中継プロキシ1お よびサーバエージェント2を経由して通信の切断要求を 送信する。

【0042】ステップS15

29 サーバ3は、クライアント4からの上記切断要求を受信 すると、サーバエージェント2との間の第4の通信チャ ネル64を切断する。

【0043】ステップ\$16

サーバエージェント2は上記通信チャネル64の切断を 検知し、中間プロキシ1との間の第3の通信チャネル6 3を切断する。

【0044】ステップS17

中間プロキシ1は上記第3の通信チャネル63の切断を 検知し、クライアント4との間の第2の通信チャネル6

【①①4.5】なお、ここでは、終了処理がクライアント 4からの切断要求によってサーバ側から切断が開始され たが、これに限らず、サーバ3からの切断要求によって 関始できるようにしてもよい。

【0046】また、切断要求を待たず、サーバ3または クライアント4から切断を開始するようにしてもよい。 図5は切断要求を待たず、クライアント4から切断を関 始して接続を終了する場合の通信シーケンスである。図 に示されるように、上記ステップS13における通信セ 確立された第2の通信チャネル62とを接続する。言い 40 ッションの後、ステップS18において、クライアント 4が中継プロキシ」との間の通信チャネル(第2の通信 チャネル62)を切断する。次にステップS19におい て、中継プロキシ1は、第2の通信チャネル62の切断 を検知すると、サーバーエージェント2との間の通信チ ャネル(第3の通信チャネル63)を切断する。最後に ステップS20において、サーバエージェント2は、第 3の通信チャネル63の切断を検知すると、サーバとの 間の第4の通信チャネル64を切断して一連の処理を終 了する。

(5)

は、以上のように、ステップS5においてクライアント **4からのアクセスがあって初めて、ステップS10にお** いてサーバ3ないしサーバエージェント2との通信チャ ネル(第3の通信チャネル63)が確立されるようにな っている。このため、第3の通信チャネル63のために サーバエージェント2に用意されるボート22は、クラ イアント4からのアクセスがあった後で決定すれば良 い。従って、ポート22を占有する時間は通信が実際に 行われている間だけでよく、ボートの占有時間が短くて 済む。従って、ファイヤーウォール内に復数のサーバを 10 設置した場合には、サーバエージェント上のボート22 がサーバ3との通信に占有されていなければ、他のサー バが使うことができる。また、ボート22が使用中であ っても別のボートを新たに割当て同様に通信することが できる。また、常時確保しておく通信チャネルは第1の 通信チャネル61のみでよく、サーバに接続するための 通信チャネルを各サーバごとに用意しておく必要はな Ļs.

【①①48】また、本実施形態では、サーバ3とクライアント4に対して特別な構成又は機能を付加する必要が 20なく、中継プロキシ1とサーバエージェント2を設置するだけで、ファイヤーウォールの外部からアクセスすることを可能にするシステムを実現することができる。このシステムは、サーバ3、サーバエージェント2、クライアント4が複数存在していても1台の中継プロキシで実現することができる。

【① 049】また、このシステムは、サーバエージェント2と中継プロキシ1との間に、ファイヤーウォール7が多段階に構成されていても実現することができ、中継プロキシ1とクライアント4との間にファイヤーウォー 30 ルが構成されていても実現することができる。

【0050】(他の実施形態)以上説明した実施形態では、サーバ3及びサーバエージェント2はファイヤーウォール7の内側にあるものとして説明したが、これに限らず、アドレス変換機によってグローバルアドレス空間と隔てられたプライベートアドレス空間にある場合でも、本発明を適用することができる。

【0051】また、サーバエージェント2は、サーバ3\*

\*と同一のマシン内にソフトウェアとして実現されること もできる。この場合も、第1の通信チャネル61及び第 3の通信チャネル63は中継プロキンとサーバエージェ ントのプログラムとの間に確立され、第4の通信チャネ ル64はサーバエージェントのプログラムとサーバのプ ログラムとの間に確立される。

#### [0052]

【発明の効果】以上説明したように、本発明によれば、ファイヤーウォールの外側からアクセスするに際し、ア の クセス先であるファイヤーウォール内のネットワークエレメントにアクセスするための仮のボート香号を、接続時にのみ確保すれば済むようにするシステムを提供することができる。

【0053】また、中継プロキシも、クライアント側に 意時接続を確立しておく必要がなく、更には1つのファイヤーウォールの内側に複数のサーバが存在する場合で も、常時各サーバごとに接続を確立しておく必要がない ため、中継プロキシのボート番号、メモリ等の資源を有 効に利用することができる。

(10054)また、ファイヤーウォールの外側からアクセスするに除し、ファイヤーウォールやクライアントに対して特別な構成や機能を付加する必要のないシステムを提供することができる。

## 【図面の簡単な説明】

【図1】 本発明の一実施形態によるシステムのネット ワーク構成を示す図である。

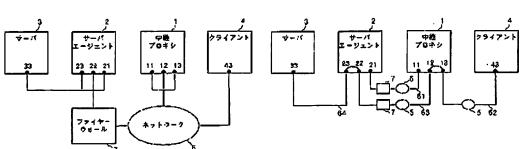
【図2】 上記実施形態によるシステムにおいてクライアントがサーバにアクセスする際の各ポートの接続状況を概念的に示したものである。

3 【図3】 上記実施形態によるシステムにおける接続時の通信シーケンスを示す図である。

【図4】 この実施形態のシステムにおいて確立された サーバとクライアントとの間の接続を終了する為の通信 シーケンスを示す図である。

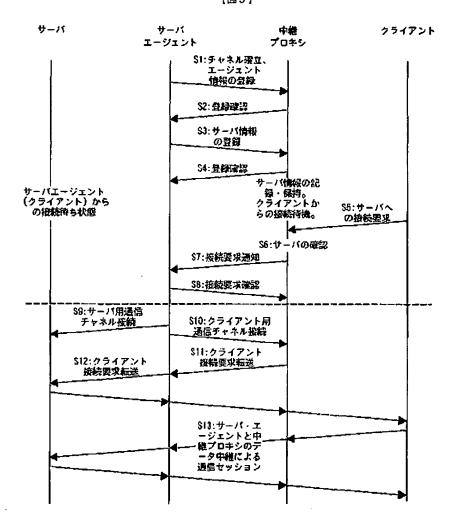
【図5】 切断要求を待たず、クライアント4から切断 を開始して接続を終了する場合の通信シーケンスを示す 図である。

[図1] (図2]



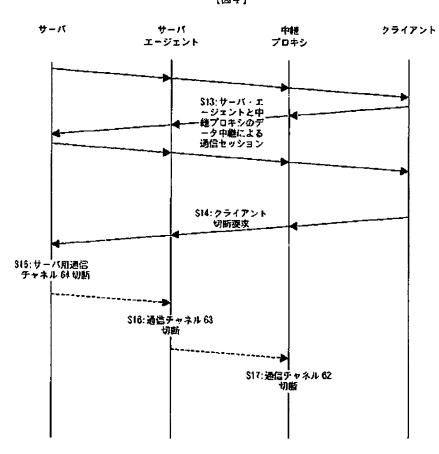
(7) 特開2001-356973

[図3]



(8) 特開2001-356973

【図4】



(9) 特開2001-356973

【図5】

